PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-311114

(43)Date of publication of application: 07.11.2000

(51)Int.CI.

G06F 12/14

(21)Application number: 11-122001

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

(22)Date of filing:

28.04.1999

(72)Inventor: ISHIBASHI YASUHIRO

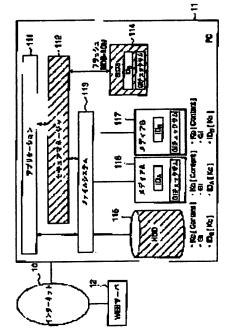
KAMIBAYASHI TATSU TAMURA MASABUMI

(54) COMPUTER SYSTEM AND CONTENTS PROTECTING METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To make compatible the utilization and protection of digital contents by protecting the contents from illegal use even when these contents are recorded on an open recording medium such as hard disk drive.

SOLUTION: When using recording media 116 and 117 having medium ID, a secure manager 112 manages encoding/decoding of contents while using these medium ID. When using an HDD 115 having no medium ID, on the other hand, the secure manager 112 acquires a device ID peculiar to a system through a BIOS and manages encoding/decoding of contents recorded on the HDD 115 while using the device ID. The device ID is stored in a safe area inside a computer system.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出際公開番号 特開2000-311114 (P2000-311114A)

(43)公開日 平成12年11月7日(2000.11.7)

(51) Int.CL^T

識別紀号

FI

テーマコード(参考)

G06F 12/14

320

G06F 12/14

320F 5B017

審査請求 未請求 請求項の数14 OL (全 10 頁)

(21)出願番号

特顯平11-122001

(71)出版人 000003078

株式会社東芝

(22)川瀬日

平成11年4月28日(1999.4.28)

神奈川県川崎市学区堀川町72番地

(72) 兜明者 石桶 泰博

東京都青梅市末広町2丁目9番地 株式会

社束芝肯梅工場内

(72)発明者 上林 達

种条川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株

式会社来芝研究開発センター内

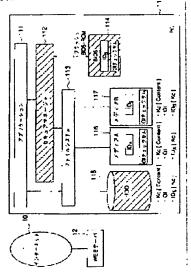
(74)代理人 100058479

弁理士 鈴江 武彦 (外6名)

最終頁に絞く

【課題】ハードディスクドライブのようなオープンな記録メディアにコンテンツを記録した場合でもそのコンテンツを不正使用から保護できるようにし、デジタルコンテンツの利用と保護の両立を図る。

テノツの利用と係扱の両立を図る。
「解決手段」セキュアマネージャ112は、メディアー
Dを有する記録メディア115,117を使用する場合
には、コンテンツを記録する記録メディア毎にそのメディア・I Dを用いてコンテンツの暗号化/復号化の管理を
行う。一方、メディア I Dを持たないHDD115を使
用する場合には、セキュアマネージャ112は、BIO
Sを介してシステム 固有のデバイス I Dを取得し、その
デバイス I Dを用いて、HDD115に記録するコンテンツの暗号化/復号化を管理する。デバイス I Dはコン
ビュータシステム 内の安全な領域に記憶されている。



【特許請求の範囲】

[請求項 1] コンテンツの安全管理のために使用されるデバイス | Dを記憶するデバイス | D記憶手段と、コンテンツを記録すべき記録メディア毎にその記録メディアが有するメディア | Dを用いて前記コンテンツの暗号化/復号化を管理することが可能なコンテンツ管理手段であって、前記メディア | Dを持たない記録メディアにコンテンツを記録する場合には、前記デバイス | Dを用いて前記コンテンツの暗号化/復号化を管理するコンテンツ管理手段とを具備することを特徴とするコンピュータシステム。

(請求項 2) 前記デバイス | D記憶手段のデバイス | Dは、前記コンピュータシステム のB | O Sによって管理されており、

前記コンテンツ管理手段は、前記BIOSとの認証によって、前記デバイスIDを前記BIOSから取得することを特徴とする詩求項 1記載のコンピュータシステム。 (請求項 3) 前記デバイスID記憶手段は前記BIOSを格納するためのBIOS-ROMから構成されてお

前記日 I O S − R O Mはユーザからはアクセスできない 安全な領域を有しており、その領域に前記デバイス I D が格納されていることを特徴とする諸求項 2記載のコン ピュータシステム・

【請求項 4】 前記コンテンツにはそのコンテンツの再生ノコピー/移動を制限するための制御情報が付加されており、

前記日 I O S は前記制御情報の改変検出用のコードデータを管理し

コンテンや管理手段は、前記メディアIDを持たない記録メディアに記録されているコンテンツの再生、他の記録メディアへのコピー、または他の記録メディアへの移動が要求されたとき、前記コンテンツと一緒に前記記録メディアに記録されている前記制御情報と、前記日10 Sによって管理されている前記改変検出用コードデータとに基づいて、前記要求された処理の実行を許可またはますることを特徴とする諸求項 2記載のコンピュータシステム。

○ (請求項 5) 前記コンテンツ管理手段は、前記メディア I Dを持たない記録メディアに記録されているコンテンツを他の記録メディアにコピーする場合には、前記 ロシテンツのコピー可能回数の値が 1 減少する場合に対すると対に、前記メディア I Dを持たない記録メディア I Dを持たない記録メディア I Dを持たない記録メディアに記録されているコンテンツと前記更新後の制御情報を前記他の記録メディアにコピーし、且つ更新後の制御情報に基づいて前記日 I O S によって管理されている改換性用コードデータの値を更新することを特徴とする請求項 4記載のコンピュータシステム・

【請求項 6】 前記コンテンツ管理手段は、前記メディ

アトロを持たない記録メディアに記録されているコンテンツを他の記録メディアに移動する場合には、前記メディア・日を持たない記録メディアに記録されている制御情報およびコンテンツを前記他の記録メディアに移動した後、前記メディア・日を持たない記録メディアに記録されているコンテンツおよびコピー制御情報を削除することを特徴とする話求項 4記載のコンピュータシステ

【諸求項 7】 村記コンテンツ管理手段は、村記メディア! Dを持たない記録メディアに記録されているコンテンツに対して他の記録メディアへのコピー、または他の記録メディアへの移動が要求されたとき、村記デバイス! Dを用いて村記コンテンツまたはその時号化を開除した検、コピー先または移動先の他の記録メディアのメディア! Dを用いて、村記コンテンツまたはそのコンテンツの暗号化理を再度暗号化して村記他の記録メディアに記録することを特徴とする諸求項 5または6記載のコンピュータシステム。

【請求項 8】 コンテンツを扱うことが可能なコンピュータシステム において、

前記コンテンツの安全管理を行うコンテンツ管理手段を 具備し、

前記コンテンツ管理手段は、

メディアIDを有する記録メディアにコンテンツを記録 する場合には、前記メディアIDを用いて前記コンテン ツまたはそのコンテンツの暗号化鍵を暗号化して前記メ ディアIDを有する記録メディアに記録し、

メディアIDを特たない記録メディアにコンテンツを記録する場合には、前記コンピュータシステム のBIOSによって管理されている前記コンピュータシステム に固有のデバイスIDを用いて、前記コンテンツの時号に理を暗号化して前記メディアIDを対たない記録メディアに記録することを特徴とするコンピュータシステム・

【請求項 9】 コンピュータシステム のハードウェア制 御のためのシステム プログラム を有するコンピュータシ ステム において、

が記システム プログラム によって管理されている前記コンピュータシステム に固有のデバイスI Dを用いて、前記コンピュータシステム の記録メディアに記録すべきコンテンツの暗号化/復号化を管理するコンテンツ管理手段を具備することを持数とするコンピュータシステム・(請求項 10) 前記コンテンツにはそのコンテンツの再生/コピー/移動を制限するための制御情報が付加されており、

前記システム プログラム は、前記制御情報の改変検出用 のコードデータを管理し、

前記コンテンツ管理手段は、前記記録メディアに記録されているコンテンツの再生、他の記録メディアへのコピー、または他の記録メディアへの移動が要求されたと

き、前記コンテンツと-緒に前記記録メディアに記録されている前記制御情報と、前記システム プログラム によって管理されている前記改変検出用コードデータとに基づいて、前記要求された処理の実行を許可または禁止することを特徴とする諸求項、9記載のコンピュータシステム。

【諸求項 11】 コンピュータシステム に固有のデバイスIDを有するコンピュータシステム において、前記コンピュータシステム からデバイスIDを取得し、その取得したデバイスIDを用いて、前記コンピュータシステム の記録メディアに記録すべきコンテンツの暗号化ノ復号化を管理するコンテンツ管理手段を具備することを特徴とするコンピュータシステム。

(語球項 12) コンテンツを扱うことが可能なコンピュータシステム に適用され、前記コンテンツを不正使用から保護するためのコンテンツ保護方法であって、メディアI Dを有する記録メディアにコンテンツを記録する場合には、前記メディアI Dを用いて前記コンテンツの略号化趣を暗号化して前記メディアI Dを有する記録メディアに記録し、

メディアI Dを持たない記録メディアにコンテンツを記録する場合には、前記コンピュータシステム 内のBIO Sによって管理されている前記コンピュータシステム に固有のデバイスI Dを用いて、前記コンテンツまたはそのコンテンツの暗号化理を暗号化して前記メディアI Dを持たない記録メディアに記録することを特徴とするコンテンツ保護方法・

【詩求項 13】 システム 固有のデバイス I Dを有する コンピュータシステム で扱われるコンテンツを不正使用 から保護するためのコンテンツ保護方法であ って、 前記コンピュータシステム から前記デバイス I Dを取得

前記取得したデバイス! Dを用いて、前記コンピュータ システム の記録メディアに記録すべきコンテンツの暗号 化/復号化を管理することを特徴とするコンテンツ保護 方法。

7.33.4.7 「請求項 14】 コンピュータシステム で扱われるコン テンツを不正使用から保護するためのコンテンツ保護方 法であって、

前記コンピュータシステム のハードウェア制御のための システム プログラム によって前記コンピュータシステム に固有のデバイスIDを管理しておき、

前記システム プログラム から前記デバイス IDを取得

前記取得したデバイスIDを用いて、前記コンピュータ システム の記録メディアに記録すべきコンテンツの暗号 化/復号化を管理することを特徴とするコンテンツ保護 方法。 【発明の届する技術分野】本発明はコンピュータシステム およびそのコンピュータシステム に適用されるコンテンツ保護方法に関する。
【0002】

【従来の技術】近年、コンピュータ技術の発達に伴い、マルチメディア対応のパーソナルコンピュータが種々開発されている。この種のパーソナルコンピュータは、ネットを通じて画像データや音楽データなどの様々なデジタルコンテンツをダウンロードして使用することができる

【0003】これらデジタルコンテンツは、MPEG2、MP3といったデジタル符号化技術の採用により、品質を落とすことなくダウンロードすることができる。このため、最近では、著作権保護の観点から、このようなデジタルコンテンツを不正使用から保護するための技術の必要性が叫ばれている。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかし、パーソナルコンピュータは基本的にオープンなアーキテクチャを有するシステムであるため、パーソナルコンピュータにおうデジタルコンテンツの保護は実際上国機である。パーソナルコンピュータ上ではデジタルコンテンツはファイルとして扱われるが、ファイルのコピー/移動は基本的に自由に行うことができるからである。特に、パーソルとして扱われるが、できるからである。特に、パーソルコンピュータのストレージデバイスとの仕様はオープルコンピュータのストレージデバイスとの仕様はオープルコンドディスクドライブについては、上に記録さる。これの、ハードディスクドライブ上に記録さる。ルコンテンツの秘匿化を図ることは困難である。このため、インターネットがディスクドライブに記録したそびアジタルコンテンツを一旦ハードディスクドライブに記録したイブであげ、ジャンのデジタルコンテンツをハードディスクドライブでものメディアに自由にコピーして使用することができてしまう。

【0005】本発明は上述の事情に鑑みてなされたものであり、ハードディスクドライブのようなオープンな記録メディアにコンテンツを記録した場合でもそのコンテンツを不正使用から保護できるようにし、デシタルコンデンツの利用と保護の両立を図ることが可能なコンピュータシステム およびコンテンツ保護方法を提供することを目的とする。

[0006]

【課題を解決するための手段】上述の課題を解決するため、本発明のコンピュータシステム は、コンテンツの安全管理のために使用されるデバイスIDを記憶するデバイスID記憶手段と、コンテンツを記録すべき記録メディア毎にその記録メディアが有するメディアIDを用いて前記コンテンツの暗号化/復号化を管理することが可能なコンテンツや理手段であって、前記メディアIDを特たない記録メディアにコンテンツを記録する場合には、前記デバイスIDを用いて前記コンテンツの暗号化

(発明の詳細な説明)

/復号化を管理するコンテンツ管理手段とを具備することを特徴とする。

【ロロロ7】 このコンピュータシステム においては、同 -記録メディアであ、れば、その記録メディアを別の機器 に移動して使用しても自由な再生が可能となるように、 コンテンツは各記録メディア毎に用煮されたメディア! Dを用いて暗号化して記録される。 しかし、ハードディ スクドライブのような仕様のオープンな記録メディアの 堪合には、その記録メディア自体にメディアIDを安全 に記録することは出来ない。そこで、本発明では、メデ ィアIDを持たない記録メディアにコンテンツを記録す る場合には、コンピュータシステム に固有のデバイス! Dを用いて、コンテンツまたはそのコンテンツの暗号化 趣を暗号化して記録するという構成を採用している。 デ パイスIDをコンピュータシステム 内の安全な領域で管 理することにより、メディアIDを持たない記録メディ アについても、メディアIDを持つ専用の記録メディア を使用する場合と同様に、そこに記録されるコンテンツ の保護を図ることができる。

【ロロロ8】 この組合、デバイスI DはBI OSによって管理し、コンテンツ管理手段は、BI OSとの認証によってデバイスI Dを取得するように構成することが好ましい。このようにBI OSとの認証によって初めてデスI Dを取得できるようにすることにより、デバイスI Dをより安全に管理することができる。

[0009]

[発明の実施の形態] 以下、図面を参照して本発明の実施形態を説明する。

【0010】図1には、本発明の一実施形態に係るパー ソナルコンピュータ (PC) のシステム 構成が示されて いる。このパーソナルコンピュータ(PC)11は、画 像データや音楽データなどの各種デジタルコンテンツを 扱うことが可能なコンピュータシステム であ る。 このパ - ソナルコンピュータ(PC) 11におけるコンテンツ 保護の方法は、コンテンツを記録すべき記録メディア毎 にその記録メディアのメディアIDを用いてコンテンツ の暗号化/復号化を管理することを前提としている。こ れは、同一記録メディアであ れば、その記録メディアを 他のパーソナルコンピュータや電子機器で使用しても再 生できるようにするためであ り、コンテンツは各記録メ ディアに用意された専用のメディア! Dを用いて暗号化 して記録される。メディア!Dを用いたコンテンツの暗 号化/復号化の管理は、そのための専用のソフトウェア であ るセキュアマネージャ112によって実行される。 このセキュアマネージャ112はタンパ・レジスタント ・ソフトウェアとして実現されている。タンパ・レジス タント・ソフトウェアとは、不正な内部解析や改竄など の攻撃に対して防衛機能を備えるソフトウェアを意味す

【0011】セキュアマネージャ112は図示のように

アプリケーションプログラム 111とファイルシステム 113との間に位置し、保護対象のコンテンツについての「記録」、「再生」、「コピー」、「参助」などの身種操作は、セキュアマネージャ112を介して行われる。セキュアマネージャ112によるコンテンツの暗号化/復号化管理は、1)専用のメディアIDを内蔵する記録メディアに対するものと、2)メディアIDを持たない過常の記録メディアに対するものとに、大別されるス

【0012】(メディア I Dを有する記録メディア)まず、メディア I Dを有する記録メディアに対する処理について説明する。

【ロロ13】記録メディア(A)115、および記録メ ディア (B) 117は、それぞれセキュアマネージャ1 12に対応した専用の記録メディアである。 これら記録 メディアとしては、パーソナルコンピュータ(P C)1 1 や他の各種電子機器に差脱自在に装着可能なメモリカ ードなどの各種媒体(SSFDC、フラッシュPCカー ド、ミニディスク)などを使用することができる。 【ロロ14】記録メディア(A)115には、通常のデータ記憶領域の他、その記録メディアに固有のメディア ID(IDA)が予め記憶されているROM領域と、後 近のGI (Governance Informati on) テーブルから作成されたGIチェックサム データ を格納するためのGIチェックサム 領域とが設けられて いる。記録メディア(B)117についても同様の構成 である。メディア! Dは各記録メディアに固有であれば 良く、シリアル番号や製造番号、他の様々な識別情報を 利用することができる。

【0015】 GIFーブルとは、保護対象の各コンテンツ毎にその再生、コピー、移動の可否、おどコピー可能回数、移動可能回数などを規定したコピー制御情報である。 GIチェックサム データはGIFーブルの内の改変検出用コードデーターののないを検出するための数学や出用コードデーターがあり、テーブルの値からロックリンには、コピーが実行される底に「1減空される。このようにローア、 GIチェックサム 経域はも表現に、その更新れる。このた は GIチェックサム 経域は書き換え可能な領域がら構成されている。

【〇〇15】ROM領域およびGIチェックサム 領域の どちらも、ユーザからはアクセスできないセキュアな領 域となっている。

【0017】コンテンツを記録メディア(A)116に記録する場合には、セキュアマネージャ112は、記録メディア(A)116のメディア)Dを用いてコンテッの暗号化/復号化を管理する。この場合、記録メディア(A)116のデータ領域には、以下のデータが特納

される.

【ロロ18】・Kc【Content】: コンテンツ キーKcと称される秘密趣によって暗号化されたコンテンツ

記録メディア(A)116に記録されたコンテンツを再生する場合には、セキュアマネージャ112は、まず、記録メディア(A)115のメディアID(IDA)を用いてIDA 【Ko】を復号化し、Koを得る。そして、そのKoによって、Ko【Content】を復号

【0019】記録メディア(A) 116に記録されたコ ンテンツがコピー可能なコンテンツであ る場合、そのコ ンテンツを記録メディア(A) 116から他の記録メデ ィア (例えば記録メディア (B) 117) にコピーする ことができる。この場合、セキュアマネージャ112 は、記録メディア(A)115に格納されたGIからチ は、記録メディア(A) 115のG | チェックサム データを生成し、そのチェックサム データを生成し、そのチェックサム 領域のG | チェックサム データと比較する。不一致の場合に は、コピーは禁止される。一致した場合には、セキュア マネージャ112は、記録メディア(A)115のメデ ィアID(IDA) を用いてIDA 【Kc】を復号化 し、Kcを得る。 次いで、セキュアマネージャ112 は、コピー先の記録メディア(B) 1 17のメディアし D(ID8)を用いてKcを暗号化し、暗号化したコン テンツキー (ID8 [Kc]) を、Kc [Conten t] およびGIと一緒に、記録メディア(B)117の データ領域に書き込む。この場合、記録メディア(A) 1 1 5, 記録メディア(B) 1 1 7 のどちらにおいて も、GIによって指定されるコピー可能回数の値は- 1 される。例えば、コピー したコンテンツが「一回のみコ ピー可」のコンテンツであった場合には、「これ以上コ ピー不可」のコンテンツに変更される。また、GIの更 新に伴い、記録メディア(A)116,記録メディア (B) 117それぞれのGIチェックサム データの値も 更新される。

【0020】記録メディア(A)116に記録されたコンテンツが移動可能なコンテンツである場合、そのコンテンツを記録メディア(A)116から他の記録メディア(用えば記録メディア(B)117)に移動することができる。この場合、セキュアマネージャ112は、記録メディア(A)116に格納されたG」からチェックサム データを生成し、そのチェックサム データを、記録メディア(A)116のG」チェックサム が (A) 156のG」チェックサム データと比較する。不一致の場合には、移動は禁止される。一致した場合には、セキュアマネージャ

1 12は、記録メディア (A) 1 15のメディアID (IDA) を用いて IDA [Kc] を復号化し、Kcを 得る。次いで、セキュアマネージャ112は、参動先の記録メディア(B)117のメディア ID(IDB)を 用いてKoを暗号化し、暗号化したコンテンツキー(I DB [Kc])を、Kc [Content] およびGI と一緒に、記録メディア(B)117のデータ領域に書 き込む。この後、セキュアマネージャ112は、移動元 の記録メディア(A) 1 15のデータ領域に格納されて いるKc [Content]、GI、IDA [Kc]を 削除すると共に、GIチェックサム 領域のGIチェック サム データを削除する。GIによって規定されているの が「コピー可能回数」のみで、「移動可能回数」につい ては規定されていない場合には、移動によるGIの更新 は行われない。「移動可能回数」が規定されている場合 には、前述の「コピー」の場合と同様にして、Giは更 新された後に記録メディア(B)117に書き込まれ、 またその更新後のG I に対応するチェックサム データが GIチェックサム 領域に書き込まれることになる。 【OO21】(メディアIDを持たない記録メディア) 次に、メディアIDを持たない記録メディアに対する処 理について説明する。 HDD115はパーソナルコンピ ュータ (PC) 11の二次記憶装置として使用されるス トレージデバイスであ り、パーソナルコンピュータ(P C) 11に固定されて使用される。HDD115には、 記録メディア (A) 116、および記録メディア (B) 117のようなROM領域やGIチェックサム 領域は設 けられていない.

【0022】HDD115を用いてコンテンツの記録、コピー、移動などを行う場合、セキュアマネージャ112は、メディアIDの代わりに、本パーソナルで、キュアマネーリン、コに固有のデバイスIDを用いて、セータ(PC)11に固有のデバイスIDを用いて、セキュアマネージャ112は、コンテンツの記録先、コピーテンツの暗号化/復号化の管理を行う。つまり、コピーテンツの記録先、コピー元、移動先、または移動元がHDD115にDがはなる、システムトで管理されているデバイスIDを使用する。この場合、ドライブ番号の記録はメディアIDを持ち、どのドライブ番号の記録はメディアがメディアIDを持たないかは、例えば、ブラグアンドブレイ等の機能を利用することにより、セキュアマネともできる。

【0023】PC11固有のデバイスIDは、PC11のハードウェア制御のためのシステム プログラム であるBIOSによって管理されている。BIOSは、そのBIOS自体のアップデートに対応するために、書き換え可能な不揮発性メモリから構成されたフラッシュBIOS-ROM114に格納されている。フラッシュBIOS-ROM114はユーザからはアクセスできないセキ

ュアな領域を有しており、そこには、図2に示すように、パスワードエリアに加え、IDエリア、チェックサム エリアなどが設けられている。パスワードエリアは、ユーザによって登録されたパスワードを記憶するための領域である。パスワードが登録されている場合には、電波投入時にユーザからの入力パスワードと登録パスワードとの公の有無が判定され、一致した場合にのみ、〇Sのブートや、サスペンド/ハイパネーション状態からの復帰が可能となる。

【0024】 I Dエリアには、PC1 1に固有のデバイスID(IDS) が予め記憶されている。チェックサムエリアは、HDD115に記憶されるコンテンツのGIから作成されたGIチェックサム データの特納に用いられる

【0025】 BIOSには、セキュアマネージャ112 との間で認証処理を行うための認証機能が設けられている。セキュアマネージャ112とBIOSとの認証処理により、互いに正しいプログラム 同士であることがらされると、セキュアマネージャ112は、BIOSからナバイスID(IDS)を取得することができる。このようにBIOSとの認証によって初めてデバイスIDを取得できるようにすることにより、デバイスIDをより安全に管理することができる。

【0025】 次に、図3および図5を参照して、HDD 115を使用する場合のコンテンツ管理処理の手順について具体的に説明する。

【0027】「記録」図3はコンテンツ記録時の動作の流れを示している。

【0028】 (ステップ1): PC11の起動時には、まず、セキュアマネージャ112とBIOSとの間で認証処理が実行される。互いに正しいプログラム 同であることが確認されると、セキュアマネージャ112とBIOSとの間でキー交換が行われ、同一の認証理(Kx2)が共有される。認証理(Kx2)は、毎回代わる時変キーである。

【0029】 (ステップ2): セキュアマネージャ112は、ID取得要求をBIOSに発行する。セキュアマネージャ112からのID取得要求に応答して、日日のSは、デバイスID(IDS)を認証値(Kx2)で暗号化し、暗号化されたデバイスID(Kx2[IDS])をセキュアマネージャ112は、認証値(Kx2)を保持しているので、Kx2[IDS])がらIDS)がらまることができなどのファブリケーションプログラムを用いてWEBサーバから画像データや音楽データなどのコンテンツをダウンロードする場合には、WEBブラウザを介して、あるいはあ聞で認証処理が行われる。互いに正しいコンテンツ保護機能を有するもの同士あることが確認されると、セキュ

アマネージャ 1 1 2 とW E B サーバ 1 2 との間でキー交換が行われ、同一の認証鍵(Kxi)が共有される。認証 鍵(Kxi)は毎回代わる時変キーである。

 (Kxi) は毎回代わる時変キーである。
 (0031) (ステップ4): WEBサーバ12は、 要求されたコンテンツを所定のコンテンツキーKcで暗号化したもの(Kc[Content])と、認証題 (Kxi)で暗号化したコンテンツキー(Kxi[Kc])と、GIとを、PC11宛に送信する。

【0032】 (ステップ5): これら、Kc【Content】、Kx1【Kc】、G」は、WEBブラウザなどを介して、セキュアマネージャ112に送られる。セキュアマネージャ112は、WEBブラウザから指定されたダウンロード先の記録メディアがHDD115である場合、認証鍵(Kx1)と、BIOSから取得したデバイスID(IDS)を用いて、Kx1【Kc】をIDの「Comparts になるといる。 まず、認証鍵(Kx1)を用いてKx1【Kc】がKcに復号化され、そ

のK c があ らためて I DS によって暗号化される。 【0 D 3 3】 この後、セキュアマネージャ1 1 2 は、K c [C on t e n t]、 I DS [K o]、 G I をファイ ルシステム 1 1 3、さらには I D E ドライバなどを通し て、H D D 1 1 5 に書き込む。

【ロロ34】 (ステップ5): セキュアマネージャ112は、GIからGIチェックサム データ(GI_GS)を算出し、それをBIOSとの認証鍵(Kx2)で暗号化してBIOSに渡す。BIOSは、GIチェックサム データを暗号化されたまま、あるいは復号化した後に、フラッシュBIOS_ROM114のチェックサムエリアに書き込む。もちろん、セキュアマネージャ112が直接フラッシュBIOS_ROM114のチェックサムエリアに、GIチェックサムデータを書き込むようにしても良い。

【0035】 [再生] 図4はコンテンツ再生時の動作の流れを示している。

【0036】 (ステップ1): PC11の起動時には、まず、セキュアマネージャ112とBIOSとの間で認証処理が実行される。互いに正しいプログラム 同士であることが確認されると、セキュアマネージャ112とBIOSとの間でキー交換処理が行われ、同一の認証鍵(ここでは、Kx1とする)が共有される。認証理(Kx1)は毎回代わる時変キーである。

【0037】 (ステップ2): セキュアマネージャ112からのID取得要求に応答して、BIOSは、デバイスID(IDS) を認証種(Kx1)で暗号化し、暗号化されたデバイスID(Kx1[IDS])をセキュアマネージャ112に送信する。セキュアマネージャ112は、認証値(Kx1)を保持しているので、Kx1[IDS])からIDSを解読することができる。

【0038】(ステップ3): 次に、セキュアマネージャ112からのGIチェックサム データの取得要求に

応答して、BIOSは、GIチェックサム データ(GI _CS)を認証機(Kxi)で暗号化し、暗号化されたG Iチェックサム データ(Kxi[GI_CS])をセキュ アマネージャ1 2に送信する。セキュアマネージャ1 12は、認証機(Kxi)を保持しているので、Kxi[GI_CS]からGI_CSを解談することができる。 【□OSB】(ステップ4): セキュアマネージャ1 12は、アプリケーションプログラム 1 11などから指定された再生対象の暗号化されたコンテンツ((Kc[Content])と、それに対応するIDS[Kc]、およびGIを、ファイルシステム 113、さらにはIDEドライバなどを介して、HDD115から取得する。

【□□40】 (ステップ5): セキュアマネージャ112は、GIからチェックサム を算出し、その算出したチェックサム を算出し、その算出したチェックサムをする。不一致の場合には、HDD1115のGIがあるため、再生処理はこの時点で中止する。一致した場合には、BIOSから取得したIOSを用いて、IDS[Kc]を復号し、Kcを得る。そして、そのKcを用いてKc[Content]の暗号を解除し、生のコンテンツ(Content)を再生ソフト(プレイヤ)に送信する。再生ソフトもタンバ・レジスタント・ソフトウェアとして実現されている

(0041) 「コピー」図5はコンテンツコピー時の動作の流れを示している。ここでは、HDD115に記録されているコンテンツを記録メディア(A)116にコピーする場合を例示する。

【0042】 (ステップ1): PC11の起動時には、まず、セキュアマネージャ112とBIOSとの間で認証処理が実行される。互いに正しいプログラム 同士であることが確認されると、セキュアマネージャ112とBIOSとの間でキー交換処理が行われ、同一の認証後(ここでは、Kx1とする)が共有される。認証趣(Kx1)は毎回代わる時変キーである。

【DD43】 (ステップ2): セキュアマネージャ112からのID取得要求に応答して、BIOSは、デバイスID(IDS)を認証鍵(Kx1)で暗号化し、暗号化されたデバイスID(Kx1[IDS])をセキュアマネージャ112に送信する。セキュアマネージャ112は、認証機(Kx1)を保持しているので、Kx1[IDS]から、DS1から、DS20かできる。

DS] から | DS を解読することができる。 【0044】 (ステップ3) : 次に、セキュアマネージャ 1 12からのGIチェックサム データの取得要求に応答して、BIOSは、GIチェックサム データ (CS) を認証健 (Kx1)で暗号化し、暗号化されたGIチェックサム データ (Kx1 [GI_CS])をセキュアマネージャ 1 1 2に送信する。セキュアマネージャ 1 1 2は、認証館(Kxi)を保持しているので、Kxi [G I _ CS] からG I _ CSを解読することができる。
[O 0 45] (ステップ 4): セキュアマネージャ1
1 2は、アプリケーションプログラム 1 1 1 などから指定されたコピー対象の暗号化されたコンテンツ((Kc [Content])と、それに対応するI DS [K c]、およびG I を、ファイルシステム 1 1 3、さらにはI DEドライバなどを介して、HDD1 1 5から取得する。

【0046】セキュアマネージャ112は、GIからチェックサムを算出し、その算出したチェックサムと、BIOSから取得したGI_CSとを比較する。不一致の場合には、HDD115のGIが悪意を持つユーザによっち点で中止する。一致した場合には、HDD115のGIを参照して、コピー対象のコンテンツがコピー可能なコンテンツであるか否かを調べる。「コピー不可」または「コピー可能回数=等」の場合には、コピー処理はこの時点で中止する。コピーが許されたコンテンツであれば、セキュアマネージャ112は、次のステップ5以降の処理に進む。

【0047】 (ステップ5): セキュアマネージャ112は、コピー先の記録メディア(A)116またはそれを制御するためのデがイスドライバとの間で認証処理を行う。互いに正しいコンテンツ保護機能をもつもの同士であることが確認されると、セキュアマネージャ112とコピー先の記録メディア(A)116またはそのデバイスドライバとの間でキー交換が行われ、同一の認証(ここでは、K×2とする)が共有される。認証健(K×2)は毎回代わる時マキーである。

【0048】 (ステップ6): セキュアマネージャ112からのID取得要求に応答して、記録メディア(A)115またはそのデバイスドライバは、メディアID(IDA)を認証鍵(Kx2)で暗号化し、暗号化されたメディアID(Kx2[IDA])をセキュアマネージャ112は、認証鍵(Kx2)を保持しているので、Kx2[IDA]からIDAを解読することができる。

【0049】(ステップ): セキュアマネージャ112は、HDD115から取得したGIを更新し、「コピー可能回数」が-1されたGIで得る。そして、BIOSから取得したデバイスID(IDS)を用いてIDS [Kc]を復号化し、Kcを得る。次いで、セキュアマネージャ112は、KcをメディアIDAを用いて暗号化し、IDA [Kc]を得る。この後、セキュアマネージャ112は、Kc [Content]、IDA [Kc]、GIで、ファイルシステム 113さらには記録メディア(A)115のドライバなどを介して記録メディア(A)115に書き込む。

【0050】(ステップ8): セキュアマネージャ1

12は、GI'からそのチェックサム データ(GI'_ CS)を算出し、それを認証趣(Kx2)で暗号化したもの(Kx2 [GI'_CS])を記録メディア(A)11 5またはそのドライバに送信し、GI'_CSを記録メ ディア(A)115のGIチェックサム 領域に書き込

【ロロ51】 (ステップ9) : この後、セキュアマネージャ112は、チェックサム データ(GI'__CS)を日IOSとの認証鏈(KxI)で暗号化し、それをBIOSに送信する。BIOSは、フラッシュBIOS_ROM114のチェックサム エリアの内容をGI'__CSに書き替える。

【0052】 (ステップ 10) : そして、セキュアマ ネージャ 1 1 2は、HDD1 1 5のG | をG | ′ に更新 オス

【0053】「移動」HDD115に記録されているコンテンツを記録メディア(A)115に移動する場合は、図5のコピー処理と基本的に同じ手順で処理が行われるが、ステップ9の代わりにフラッシュBIOS_ROM114のチェックサム エリアの内容を削除する処理が行われ、また図5のステップ10の代わりにHDD115のKc【Content】、IDS【Kc】、およびGIを削除する処理が行われる、点がコピー処理とは異なる。また、移動の場合は、コピー可能回数に対するほうの更新は行われず、移動可能の数が規定されている。場合を除き、GIは更新されずに移動先の記録メディア(A)115に書き込まれることになる。

【DD54】以上のように、本実施形態においては、BIOSにセキュアマネージャ112との認証機能やデバイスID管理機能を持たせることにより、メディアIDを持たない記録メディアはコンテンツを記録する場合でも、メディアIDを持つでもの場合と同様に、そこに記録されるコンテンツの保護を図ることができる。特に、デバイスIDおよびGI等ェックサム データをBIOSによって管理し、システム側がらはアクセスできないようにしているので、HDD115に対して下りしたコンテンツを不正使用から保護することができる。

【0055】なお、本実施形態では、コンテンツの暗号化DであるコンテンツキーをメディアIDやデバイスIDを用いて暗号化するようにしてが、メディアIDやジッキーとして使用し、コウンテンシキーとして使用し、コウンテンら体をメディアIDやデバイスIDを用いて暗号化するようにしてもよい。また、メディアIDを持たない記憶メディアとしてHDDを例示したが、デバイスIDを用いて暗号化/復号化の管理を行う本実施形態のコンテンツ保護方法は、例えば、MOやメモリカードなど、メディアIDを持たない通常の記憶メディア全てに対して適用することができる。

【0056】また、デバイスIDはPC11内の安全な記憶装置に記憶してあればよく、例えば、PC11内の埋め込みコントローラ (EC) 内に記憶したり、PC11内に設けられているリアルタイム クロック内のバッテリバックアップされたCMOSメモリなどに記憶してもよい。PC11内のどこにデバイスIDを取得するようにすることにより、セキュアマネージャ112はデバイスIDの記憶場所を意識することなく、必要な処理を行うことができる。

【0057】さらに、本実施形態は、PCに限らず、セットトップボックス、ゲーム 機、オーディオ/ビデオプレイヤーなど、マイクロプロセッサを搭載したあ らゆるデータ処理装置 (コンピュータ応用機器) に適用することができる。

【0058】また、セキュアマネージャ112の機能、つまり、前述したようにBIOSからデバイスIDを取得し、そのデバイスIDを用いてコンテンツの暗号化/復号化を管理する手頂や、メディアIDを用いてコンテンツの暗号化/位号化と管理する手頂や、メディアーロを用いてはそのメディアーロを用いてはそのはではそのますのではなどを含むコンテムータに導入することにより、BIOSによってデバイス」を管理することが可能はシステムであれ、BIOSに終しても、そのアップデートが可能である。 BIOSにのハードウェア制御機能などを持つ新たなBIOSを認定のバードウェア制御機能などを持つ新たなBIOSを追信なが記録は休を介してコンピュータに購入すれば、既存のコンピュータにおいても本実施形態と同様の効果を得ることができる。

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、ハードディスクドライブのようなオープンな記録メディアにコンテンツを記録した場合でもそのコンテンツを不正使用から保護できるようになり、デジタルコンテンツの利用と保護の両立を図ることが可能となる。

[図面の簡単な説明]

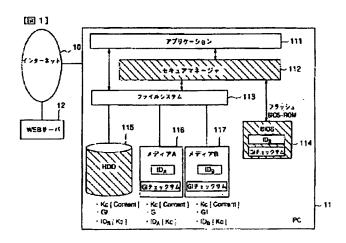
[図1] 本発明の一実施形態に係るコンピュータシステム の基本構成を示すブロック図・

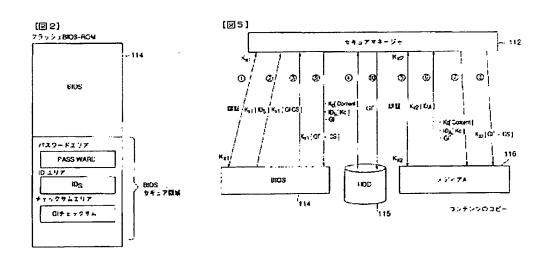
【図2】同実施形態のコンピュータシステム に設けられたフラッシュBIOS_ROMの記憶内容の一例を示す図。

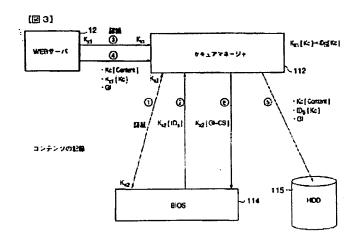
【図3】同実施形態のコンピュータシステム で行われる コンテンツ記録処理の手順を示す図。

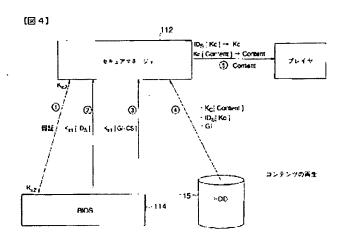
【図4】 同実施形態のコンピュータシステム で行われる コンテンツ再生処理の手順を示す図。

【図5】 同実施形態のコンピュータシステム で行われる コンテンツコピー処理の手頂を示す図。 【符号の説明】 1 ロ…インターネット 1 1 …パーソナルコンピュータ(PC) 1 2 …WE B サーバ 1 1 1 …アプリケーションプログラム 1 1 2 …セキュアマネージャ 1 13…ファイルシステム 1 14…フラッシュBIOS_ROM 1 15…HDD 1 16…記録メディア(A) 1 17…記録メディア(B)









フロントページの統 き

(72)発明者 田村 正文 東京部港区芝浦-丁目1番1号 株式会社 東芝本社事務所内 Fターム (参考) 58017 AAOS AAO7 8AO7 8306 8B10 CA16